

PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11)Publication number : 2000-174797

(43)Date of publication of application : 23.06.2000

(51)Int.Cl.

H04L 12/46
H04L 12/28
G11B 20/10
H04L 9/32
H04L 12/66
H04L 29/06

(21)Application number : 11-209836

(71)Applicant : TOSHIBA CORP

(22)Date of filing : 23.07.1999

(72)Inventor : SAITO TAKESHI
TAKAHATA YOSHIKI

(30)Priority

Priority number : 10292824

Priority date : 30.09.1998

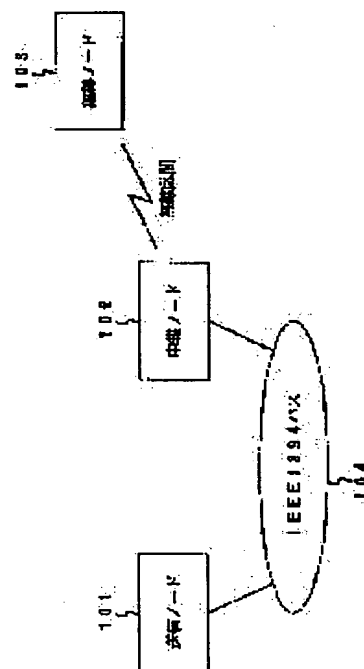
Priority country : JP

(54) REPEATER AND COMMUNICATION EQUIPMENT

(57)Abstract:

PROBLEM TO BE SOLVED: To provide a repeater capable of a contents protection procedure between equipment not connected to the same network.

SOLUTION: This repeater is connected to a first network 104 and a second network and is provided with a function for presenting the equipment 103 on the second network to the side of the first network 104 as the one on the present repeater 102, the function for transmitting a corresponding control command to the equipment 103 in the case of receiving the control command addressed to the equipment 103 from the equipment 101 on the first network 104, the function for transmitting contents protection information to the equipment 103 without changing it in the case of receiving it addressed to the equipment 103 from the equipment 101 and the function for transmitting contents to the equipment 103 without changing them in the case of receiving the contents protected by a contents key obtained from the previous contents protection information from the equipment 101 to the equipment 103.



BEST AVAILABLE COPY

LEGAL STATUS

[Date of request for examination]

03.12.2002

[Date of sending the examiner's decision of rejection]

[Kind of final disposal of application other than the examiner's decision of rejection or

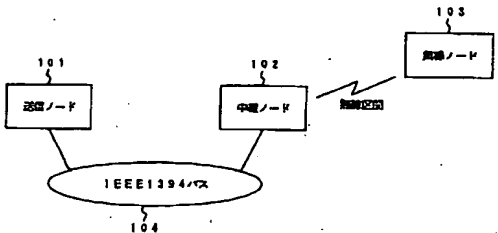
識別記号		F I		トコト(参考)	
H0 4 L	12/46	H0 4 L	11/00	3 1 0 C	
	12/28	G 1 1 B	20/10	H	
G 1 1 B	20/10	H0 4 L	9/00	6 7 3 A	
H0 4 L	9/32			6 7 5 D	
	12/68			B	

審査請求 未請求 請求項の数17 OL (全 60 頁) 最終頁に続く

(2) 出願番号	特開平11-209838	(71) 出願人	00003078 株式会社東芝 神奈川県川崎市幸区堀川町72番地
(22) 出願日	平成11年7月23日 (1999.7.23)	(72) 発明者	斉藤 健 神奈川県川崎市幸区八向東芝町1番地 株式会社東芝研究開発センター内
(31) 優先権主張番号	特開平10-282824	(72) 発明者	高島 由彰 神奈川県川崎市幸区八向東芝町1番地 株式会社東芝研究開発センター内
(32) 優先日	平成10年9月30日 (1998.9.30)	(74) 代理人	100058479 弁理士 鈴木 民彦 (外6名)
(33) 優先権主張国	日本 (J P)		

(54) 発明の名称 中継装置及び通信装置

(57) 要約
【課題】 同じネットワークには接続されていない装置間のコンテキスト保護手続きを可能とする中継装置を提供すること。
【解決手段】 第1のネットワーク104と第2のネットワークに接続され、第2のネットワーク上の装置103を自中継装置102上のものとして第1のネットワーク104側に開示する機能と、第1のネットワーク104上の装置101から装置103宛の制御コマンドを受信した場合、これに対応する制御コマンドを装置103へ送信する機能と、装置101から装置103宛のコンテキスト保護情報を受信した場合、これに変更を加えずに装置103へ送信する機能と、装置101から装置103宛に先のコンテキスト保護情報から得られるコンテキスト鍵で保護されたコンテキストを受信した場合、これに変更を加えずに装置103へ送信する機能とを有する。



【特許請求の範囲】
【請求項1】 第1のネットワークに接続された第1のインタフェース手段と、
第2のネットワークに接続された第2のインタフェース手段と、
前記第2のネットワーク上の装置又はサービス又はサブユニットを、自中継装置上のものとして前記第1のネットワーク側に開示する代理構成手段と、
この装置又はサービス又はサブユニット宛の制御コマンド信号を前記第1のネットワーク側から受信する制御コマンド受信手段と、
この制御コマンド受信手段で受信した前記制御コマンド信号に対応した信号を前記第2のネットワーク上の装置又はサービス又はサブユニット宛に送信する制御コマンド送信手段と、
前記第1のネットワーク上の装置から、前記代理構成手段で開示した前記装置又はサービス又はサブユニット宛のコンテキスト保護情報を受信するコンテキスト保護情報受信手段と、
このコンテキスト保護情報受信手段で受信したコンテキスト保護情報に変更を加えず、前記第2のネットワーク上の装置又はサービス又はサブユニット宛に伝送するコンテキスト保護情報伝送手段と、
前記第1又は第2のネットワーク上の装置から、前記代理構成手段で開示した前記装置又はサービス又はサブユニット宛であり、前記コンテキスト保護情報から得られる

コンテキスト鍵で保護されたコンテキストを受信するコンテキスト受信手段と、
このコンテキスト受信手段で受信した前記コンテキストに変更を加えず、前記地方のネットワーク上の装置又はサービス又はサブユニット宛に伝送するコンテキスト保護情報を具備したことを特徴とする中継装置。
【請求項4】 前記コンテキスト保護情報は、前記第1のネットワーク上の装置又はサービス又はサブユニットと、前記第2のネットワーク上の装置又はサービス又はサブユニット間の認証及び又は鍵交換を含むコンテキスト保護の手続きに関連する情報であることを特徴とする請求項2に記載の中継装置。
【請求項4】 第1のネットワークに接続された第1のインタフェース手段と、
第2のネットワークに接続された第2のインタフェース手段と、
前記第2のネットワーク上の装置又はサービス又はサブユニットを、自中継装置上のものとして各々他方のネットワーク側に開示する代理構成手段と、
この装置又はサービス又はサブユニット宛の制御コマンド信号を前記代理構成手段で開示したネットワーク側から受信する制御コマンド受信手段と、
この制御コマンド受信手段で受信した前記制御コマンド信号に対応した信号を、前記代理構成手段で開示したネットワークと異なるネットワーク上の装置又はサービス又はサブユニット宛に送信する制御コマンド送信手段と、
前記第1のネットワーク上の装置又はサービス又はサブユニットと、自中継装置の間で、コンテキスト保護の手続きを行う第2のコンテキスト保護手段と、
前記第1又は第2のいずれか一方のネットワーク上の装置から、前記代理構成手段で開示した自中継装置上の装置又はサービス又はサブユニット宛であり、前記第1又は第2のいずれか一方のコンテキスト保護手段に基づいて暗号化されたコンテキストを受信するコンテキスト受信手段と、
前記コンテキスト受信手段で受信したコンテキストを、前記第1又は第2のいずれか一方のコンテキスト保護手段に送付して暗号化し、前記第2のいずれか一方のネットワーク上の装置又はサービス又はサブユニット宛に送信するコンテキスト送信手段とを具備したことを特徴とする中継装置。
【請求項5】 前記第1のコンテキスト保護手段と、前記第2のコンテキスト保護手段で用いられる暗号化方式は異なる方式であるか、又は異なる制御手順に基づくものであることを特徴とする請求項4に記載の中継装置。
【請求項6】 前記コンテキスト受信手段と、前記コンテキスト

【請求項2】 第1のネットワークに接続された第1のインタフェース手段と、
第2のネットワークに接続された第2のインタフェース手段と、
第1及び第2のネットワーク上の装置又はサービス又はサブユニットを、自中継装置上のものとして各々他方のネットワーク側に開示する代理構成手段と、
この装置又はサービス又はサブユニット宛の制御コマンド信号を前記代理構成手段で開示したネットワーク側から受信する制御コマンド受信手段と、
この制御コマンド受信手段で受信した前記制御コマンド信号に対応した信号を、前記代理構成手段で開示したネットワークと異なるネットワーク上の装置又はサービス又はサブユニット宛に送信する制御コマンド送信手段と、
前記第1のネットワーク上の装置又はサービス又はサブユニットと、自中継装置の間で、コンテキスト保護の手続きを行う第2のコンテキスト保護手段と、
前記第1又は第2のいずれか一方のネットワーク上の装置から、前記代理構成手段で開示した自中継装置上の装置又はサービス又はサブユニット宛であり、前記第1又は第2のいずれか一方のコンテキスト保護手段に基づいて暗号化されたコンテキストを受信するコンテキスト受信手段と、
前記コンテキスト受信手段で受信したコンテキストを、前記第1又は第2のいずれか一方のコンテキスト保護手段に送付して暗号化し、前記第2のいずれか一方のネットワーク上の装置又はサービス又はサブユニット宛に送信するコンテキスト送信手段とを具備したことを特徴とする中継装置。
【請求項5】 前記第1のコンテキスト保護手段と、前記第2のコンテキスト保護手段で用いられる暗号化方式は異なる方式であるか、又は異なる制御手順に基づくものであることを特徴とする請求項4に記載の中継装置。
【請求項6】 前記コンテキスト受信手段と、前記コンテキスト

11

へ伝送された暗号化データの趣に関する情報(鍵やシー
ド等)を、他方のネットワークへそのまま伝送すること
により、他方のネットワーク上の装置では該暗号化鍵の
再生が可能となるため、コンテンプ受信手段とコンテンプ
送信手段との間の暗号復号機能および再暗号化機能が
不要となり、中継装置の大幅なコストの低減と、処理速
度の高速化を図ることが可能となる。

【0021】また、好ましくは、他方のネットワーク側
の装置と、暗号化されたデータの伝送を行っている場合
には、他方のネットワーク上の他の装置からの、暗号化
が必要なデータの送信要求は拒否するようにしてもよ
い、このようにすれば、他方のネットワーク側におい
て、異なる暗号化されたデータ伝送を未然に防止するこ
とが可能となる。

【0022】好ましくは、前記第1又は第2のいずれか
他方のコンテンプ保護手段における前記コンテンプ保護
の手段は、所定の暗号鍵を用いて、コンテンプ単位又は
サブユニット単位又はサブユニット単位で行なうようにし
てもよい、これによつて、他方のネットワーク側の装置
との間で、複数の暗号鍵を定義できるようにするため、
暗号化されたデータを同時に伝送することが可能とな
り、一方のネットワーク上の装置から複数の暗号化デー
タが伝送される場合あるいは一方のネットワーク上に複
数の装置がある場合等への対応が可能となる。

【0023】好ましくは、前記第1及び第2のネットワ
ーク上の装置又はサブユニット又はサブユニットから、該装
置の認証ソフトウェア(偽造証明)の有無を含む構成情
報を受信する構成情報受信手段と、前記構成情報受信手
段で受信した各構成情報に基づいて、該装置又はサブ
ユニット又はサブユニット上の構成装置を行う構成装置手段とを
更に具備するようにしてもよい、これによつて、代理構
成手段が構成する代理サービスと、自動的に構成するこ
とができるようになり、もつて、コンテンプ保護手段
に至る手順のプログラブレイでの実現が可能にな
る。

【0024】また、好ましくは、前記代理構成手段は、
前記第1のネットワークの装置に対してデータを送信す
る際に、あらかじめ該第1のネットワークの装置に対し
て自中継装置が代理構成している該データを送信する装
置またはサブユニットまたはサブユニットを通じて、どこに該通知を受け
たか、これによつて、この通知を受け付けた第1の
ネットワーク上の装置に対して、どこに該通知を受け
ばよいかを通知することが可能になる。

【0025】本発明(請求項10)に係る中継装置は、
第1のネットワークに接続された第1のインタフェース
手段と、第2のネットワークに接続された第2のインタ
フェース手段と、前記第1のネットワーク上の装置又は
サブユニット又はサブユニットと、自中継装置の間で、コン
テンプ保護の手段を行う第1のコンテンプ保護手段
と、前記第2のネットワーク上の装置又はサブユニット

12

サブユニットと、自中継装置の間で、コンテンプ保護
の手段を行う第2のコンテンプ保護手段と、前記第1又
は第2のいずれかのネットワーク上の装置から、自
中継装置上の装置又はサブユニット又はサブユニット宛であ
り、前記第1又は第2のいずれか一方のコンテンプ保護
手段に基づいて暗号化されたコンテンプを受信するコン
テンプ受信手段と、前記コンテンプ受信手段で受信した
コンテンプを、前記第1又は第2のいずれか一方のコン
テンプ保護手段に基づいて暗号化し、前記第1又は第2
のいずれか一方のネットワーク上の装置又はサブユニ
ット又はサブユニット宛に送信するコンテンプ送信手段とを具
備し、前記第1のコンテンプ保護手段における前記コン
テンプ保護の手段で使用する第1の暗号鍵と、前記第
2のコンテンプ保護手段における前記コンテンプ保護
の手段で使用する第2の暗号鍵とを同一のものとするこ
とを特徴とする。

【0026】本発明(請求項11)に係る通信装置は、
ネットワーク上に接続されたインタフェース手段と、前記
ネットワーク上の他の装置またはサブユニットまたはサブ
ユニットとの間で、少なくとも該通信装置およびまたは該
交換手段を含む所定のコンテンプ保護手段を行なう
コピードロケーション処理手段と、前記ネットワーク上
の他の装置に対して、自通信装置のアドレスを付与した
暗号化されたコンテンプを、ネットワーク上の宛先サ
ーベルを介してまたは更に自通信装置のアドレスを付与した
コンテンプを、一度に識別可能な識別子を付与して、送信
するコンテンプ送信手段と、前記ネットワーク上の他の
装置から、前記宛先サーベル上を介してまたは前記識別
子を付与して前記暗号化されたコンテンプを伝送してい
るサブユニットまたはサブユニットまたはサブユニット
の問合せを受信する受信手段と、この問合せに応答して、
前記ネットワーク上の他の装置に対し、該装置がサブ
ユニットまたはサブユニットまたはサブユニットについて
の通知手段とを具備することを特徴とする。

【0027】本発明(請求項12)に係る通信装置は、
ネットワーク上に接続されたインタフェース手段と、前記
ネットワーク上の他の装置またはサブユニットまたはサブ
ユニットとの間で、少なくとも該通信装置およびまたは該
交換手段を含む所定のコンテンプ保護手段を行なう
コピードロケーション処理手段と、前記ネットワーク上
の他の装置から、該サブユニット上の他の装置のアド
レスが付与された暗号化されたコンテンプを、ネットワ
ークの宛先サーベル上を介してまたは該サブユニット上の
他の装置が該コンテンプを一度に識別可能な識別子が付
与された形で、受信するコンテンプ受信手段と、前記ネ
ットワーク上の他の装置に対して、前記宛先サーベルを
介してまたは前記識別子を付与して、前記暗号化されたコ
ンテンプを伝送しているサブユニットまたはサブユニ
ットまたはサブユニットについて、この問合せを返信する送信手段と、前
記ネットワーク上の他の装置から、前記問合せに基

13

るサブユニットまたはサブユニットまたはサブユニット
通知を受信する受信手段とを具備することを特徴とす
る。

【0028】本発明によれば、特定の宛先サーベルで伝
送されている暗号化データの送信、あるいは受信それ
れのサブユニットあるいはサブユニットを特定することが可能
となり、以降の認証・鍵交換で、「このサブユニット
(あるいはサブユニット)から送信、あるいは受信されて
いるデータに関する認証・鍵交換を行いたい」と明示するこ
とが可能となり、もつて同一ノード同士でも、同時に複
数の鍵を定義できるようにするため、複数の暗号化デー
タのやり取りが可能となる、あるいは、本発明によれば
は、特定の識別子を持って伝送されている暗号化デー
タの送信、あるいは受信それそのサブユニットあるいは
サブユニットを特定することが可能となり、以降の認証・鍵交
換で、「このサブユニット(あるいはサブユニット)から送
信、あるいは受信されているデータに関する認証・鍵交
換を行いたい」と明示することが可能となり、もつて同
一ノード同士でも、同時に複数の鍵を定義できるように
なるため、複数の暗号化データのやり取りが可能とな
る。

【0029】本発明(請求項13)に係る通信装置は、
ネットワーク上に接続されたインタフェース手段と、前記
ネットワーク上の他の装置に対して、暗号化されたコン
テンプを、送信ポート、送信ポート、受信ポートにお
よび受信ポートの組みで識別されるフローを介して送信
または受信するコンテンプ伝送手段と、前記ネットワ
ーク上の他の装置との間で、予め定められた暗号ポートを
用いて、少なくとも該通信装置およびまたは該交換手
段を含む所定のコンテンプ保護手段を行なうコピード
ロケーション処理手段とを具備し、前記所定のコンテ
ンプ保護手段を行なう場合には、これを前記フローの単
位で行なうことを特徴とする。

【0030】好ましくは、前記所定のコンテンプ保護手
段は、含まれる少なくとも一部の暗号鍵においてやり取
りされる情報に前記フローの識別子を付与するようにし
てもよい。

【0031】本発明によれば、フロー単位に与える鍵の定
義ができるようになるため、以降の認証・鍵交換で、
「このフローに関する認証・鍵交換を行いたい」と明示
することが可能となり、もつて同一ノード同士でも、同
時に複数の鍵を定義できるようにするため、複数の暗号
化データのやり取りが可能となる。

【0032】本発明(請求項15)に係る通信装置は、
ネットワーク上に接続されたインタフェース手段と、前記
ネットワーク上の他の装置またはサブユニットまたはサブ
ユニットとの間で、少なくとも該通信装置およびまたは該
交換手段を含む所定のコンテンプ保護手段を行なう
コピードロケーション処理手段と、前記ネットワーク上
の他の装置に対して、送信側の装置のアドレスが付与さ

14

れた暗号化されたコンテンプを、ネットワーク上の宛先サ
ーベル上を介してまたは該送信側の装置が該コンテンプ
を一度に識別可能な識別子を付与された形で、送信また
は受信するコンテンプ送受信手段とを具備し、前記所定
のコンテンプ保護手段に含まれる少なくとも一部の暗号
鍵においてやり取りされる情報に、前記暗号化された
コンテンプのやり取りを行うサブユニット、サブユニ
ット、宛先サーベルもしくはサブユニットの識別子、または前記送信
側の装置が前記コンテンプを、一度に識別可能な識別子
のうち少なくとも一つを付与することを特徴とする。

【0033】本発明によれば、認証・鍵交換で、「この
サブユニット、あるいはサブユニット、あるいは宛先サ
ーベルから送信、あるいは受信されているデータに関する認証
・鍵交換を行いたい」と明示することが可能となり、も
つて同一ノード同士でも、同時に複数の鍵を定義でき
るようになるため、複数の暗号化データのやり取りが可
能となる、あるいは、本発明によれば、認証・鍵交換で、
「このサブユニット、あるいはサブユニット、あるいは宛
先サーベルから送信、あるいは受信されているデータに
関する認証・鍵交換を行いたい」と明示するこ
とが可能となり、もつて同一ノード同士でも、同時に
複数の鍵を定義できるようにするため、複数の暗号化デ
ータのやり取りが可能となる。

【0034】本発明(請求項16)に係る中継装置は、
第1のネットワークに接続された第1のインタフェース
手段と、第2のネットワークに接続された第2のインタ
フェース手段と、第1のネットワーク上の装置またはサ
ブユニット又はサブユニットと、少なくとも該通信装
置およびまたは該交換手段を含む所定のコンテンプ保
護手段を行う第1のコピードロケーション処理手段と、第
2のネットワーク上の装置またはサブユニットまたはサ
ブユニットと、少なくとも該通信装置およびまたは該交換手
段を含む所定のコンテンプ保護手段およびまたは該交換手
段を含む所定のコンテンプ保護手段を第2のコピード
ロケーション処理手段と、前記第1のインタフェース手
段から暗号化された特定のコンテンプを含むデータを受
信するコンテンプ受信手段と、前記第1のインタフェース
手段から受信された前記暗号化されたデータを、前記第
1のコピードロケーション処理手段で提供されるコンテ
ンプ保護用の鍵で復号化される復号化手段と、前記復号化
されたデータを、別の暗号化形式のデータに変換する変
換手段と、前記暗号化されたデータを、前記第2のコピ
ードロケーション処理手段で提供されるコンテンプ保護
用の鍵で暗号化する暗号化手段と、前記暗号化されたデ
ータを、前記第2のインタフェース手段へ伝送するコン
テンプ送信手段とを具備したことを特徴とする。

【0035】本発明によれば、第1のネットワークを伝
送させるデータが保護されるべきコンテンプであり、且
つ、第1のネットワークと第2のネットワークの通信帯
域が狭い異なる場合のように、第2のネットワークに
元のデータとは異なるデータ形式で伝送することが求め

23

ノード10.2から到達したものであることは既述してきたが、この時点で無線ノード10.3はこの信号を解くための鍵Kを有していない（もしもその状態を生成できたのなら、MPEG映像を取り出すことはできないうちで、ここで、無線ノード10.3は既述手動きがMPEG映像の送付元と必要であることを認識する。

【0083】そこで、無線ノード103（のコピープロセッサ）は、認証要求を暗号化データ（データ）に対して送信する。先に述べたように、無線ノード103には、上記暗号化データ（データ）の中継ノード102（内）、サブユニット（部）は、送信暗号化データ（データ）を、サブユニットID=b（b=0とする）かつ、サブユニットID=b（b=0とする）の、サブユニット）であるように認識されている。

【0008】また、図5のS521のように、中継ノード102に対して、「無線ノードにおいて、無線回線サネルキヤを受信しているのは、サズニツト初期=MPEGデコーダ/ディスクリプタサズニツトである、サズニツトID=c(c=0と5)の、サズニツトである、無線回線サネルキヤに面付化データを送信しているのはこのサズニツトか」という意味合いの問い合わせを送信してもよい、これに対し、中継ノード102は、「無線回線サネルキヤに送信しているのは、映像送信サズニツトのサズニツトID=0である。」との返答を返す(スチーフ522、S731、S831)。これにより、無線ノード103は、証査を行なう先が中継ノードの映像送信サズニツトであることを認識できる。

【0085】このように、認証要求の発生を認識し、中継ノード102の映像送信サブユニットのサブユニットID=0)に対し、認証要求を送信する。この送信の仕方として、認証要求パケットの宛先を「中継ノードの映像送信サブユニット(のサブユニットID=0)」としてもよいし、認証要求パケットの任意の位置に「映像送信サブユニット(のサブユニットID=0)」という情報を入れ、認証要求発生は映像送信サブユニットのサブユニットID=0)であると言うことを明確に表示してもよい。前者の場合は、中継ノードの各サブユニット内に認証・鍵交換の手続きがなされていることを意味する。後者の場合は、中継ノードのある特定の処理部が、一括して、各サブユニットの認証・鍵交換を行なうことを意味する。

【0080】その際、認証要求には、無納ノード103の認証ノードアベリBcertを付与する。(ステップ804、S508)。Bcertは、無納ノード103のMPEGデコード/デマルチプレクサユニットの認証ノードアベリであったもよい、なお、コピーガードシフト処理部は、サブユニット毎(サブユニット組別毎)でなく、サブユニットID毎に認証ノードアベリを用意してもよい。

25

【0009】この認証要求には、送信ノード101の映像送出サブユニットの認証ソフトウェアAccessIDとBdIdが含まれる。ここで、送信ノード101は、該認証要求（ステップ505）の送信元は中継ノード102（のMEPEGコープ/デコープ/スプレイササブユニット）であると解釈しているため、この認証要求の送信先はやはり中継ノード102となる（ステップ560、510）。

【0099】これを受得(スレッド208を参照)した中継機1102は、要求先が無線ネットワーク3のMPE、G7コード/デクススレバ機能であることを認識し、この要求手続要求を、中身を変えずに(Accept等は、そのまま預け)無線ネットワーク3にリテアワードする(スレッドS511、S718)。この要求受得の送信元は中継機1102である。

[0095] これを受け取った無線ネットワーク103は、これら中継ノード102の映像送信サブユニットから送られてきた認証要求と照合する(ステップ5805)。その後、アクセス点送信ノード101の映像サブユニットを特定できるID (A(d1d)) を抽出し、認証鍵の交換に必要な順りの手続きを、認証要求の送信元に対して行うとする。なお、この場合も、無線ネットワーク103は、Access点送信ノード101の認証フローットであるとは意識せず、むしろ中継ノード102(の映像送信サブユニット)の認証フローットであると意識する。

【0090】この認証鍵の交換に必要な預りの手続きとして、無線ノード103は、認証要求の送信元（と無線ノードが解釈している）ノードに対して認証・鍵交換手続きをバケットを送信する（ステップ511）。この認証・鍵交換手続きをバケットには、鍵交換初期値、署名、Acce1の中に含まれていた送信元ノード（の映像送信サブユニット）のデバイスID（Adid）等が含まれている（ステップ5806）。ここで、無線ノード103は、認証要求（ステップ511）の送信元は中継ノード102（の映像送信サブユニット）であると解釈しているため、この認証要求の送信先はやはり中継ノード102となる。

【0099】これを受けた中継ノード102は、代理
 テーブル208を参照して、この認証手続きの本来の要
 求者が送信ノード101（の宛先送信サブエニツト）で
 あることを認識し、この認証手続きをアノードを、中身
 を要えずに送信ノード101に対してリクエストする（入
 テツトS513、S714）。このパケットの送信元は
 中継ノード102である。

【0098】これと同様の手振きが送信ノード101ー
中継ノード102ー無線ノード103の方向に対しても
行われる(ステップS514、S515、S609、S
715、S807)。

26

【0099】この拡張手続きパケットを受信した送信ノード101および拡張ノード103は、それぞれ、受信したパケットが誤送送られていないかどうかのランダム検証、相手から送られてきた拡張フォーマットが正しいものであるかどうかの検証等を行い、与えられた値を使って共通の拡張鍵K_{auth}を導き出す。この共通の拡張鍵K_{auth}は、MPEGデコード/デスクリプションと無線ノード(この例で送信サブユニット103)との間で共通に持つ数で、この鍵K_{auth}を、この両者(送信ノード101、無線ノード103)以外の他人に知られることなく共有することがこの時点でできるようになる(ステップS607、ステップS608、S608)。

[0100] この認証鍵Kauthを使って、実際にMPEGストリームの符号化を行うコンテナーの計算ができるようになる。具体的な手順はここでは省略するが、送信用101から無線シフト102に、1EE1394のコンテナープロセッシング方式(5C方式)のように、交換鍵とシフト(和)の値を別途送ることにより、コンテナーキーKの計算ができるようになっていともよい(ステツァS518、S519)。

【0101】さて、このようにして、送信ノード101（の映像送信サブユニット）と無線ノード103（のMPEGデコード/ディスプレイ機能）との間で、コンテンツキーKの値が共有できるようになった。

[0102] ここで、送信ノード101が、送信するMPEG映像を、コンテナツキーKを使って、暗号化部405にて暗号化し(ステップS610)、これを1394バスの同関チャネル#xを通して中継ノード102(のMPEGデコーブ/デマルチプレクサユニット)に

封して送信する（ステッパS5616、S611）。

10103）中継ノード102は、送信ノード101から同相チャネル π を通して送られてくる信号化されたMPEQ映像を、1S0信号受信部204から無符号S0信号受信部205を通して、無符号同相チャネル γ に送信する（ステッパS5617、S716）。

【0104】これを受信した無線ノード103は、単一の値を抽出してMPEG映像の値を符号化する（ステップ7809、ステップ7810）。復号化されたMPEGデータは、MPEGデコーダ部306にて復号化される（ステップ7811）。これをチャネルプレイアウトにて再表示する（ステップ7812）。

[0105] このように、1394バスと無線網との間
に代理ノードが存在するような相互接続の環境において
も、エンド-エンドのノード同士（本実施形態では送信
ノード101と無線ノード103）が認証手続きや建交
握手を行うことができ、さらにその内容を中継ノード
102を含め、その他のノードが知ることではない
仕組みとなっている。また、実際のMPEG映像等のコ
ンテンツ保護の必要なデータの転送も、コピーが不可

31

ドを識別する「送信ノードID」が含まれていてもよい。

[0134] これを受信した中継ノード2102は、データが暗号化されていることを認識するとともに、例えば受信データに含まれる「送信ノードID」を参照して、このデータを送信しているのが送信ノード2101であることを認識し（ステップS2709）、送信ノード2101に対して、「同期チャネル#x」を送信して、このデータを送信しているのは、送信ノード2101のどのサブユニットかを確かめるため、認識先の問合せを行なう（ステップS2507、S2710）。この際、データが転送されている同期チャネル番号（#x）を記載して、送信ノード2101が、データを転送しているサブユニットを特定できるようにしておくとともに、このデータを受信する自身のサブユニット（本実施形態の場合、中継ノード2102のMPEGデコード/デアスレイトサブユニットのサブユニットID=0）も通知する。これは、送信ノード2101から見た認識先を通知する役割を持つ。

[0135] なお、この認識先問合せをバケットと、後述する認識先既答バケットは、認識期間のフライトモードでホジヤや暗号化したデータを電子型として転送していき、改ざん等が無いことを確認できるようにしてもよい。

[0136] さて、認識先問合せを受信（ステップS2604）した送信ノード2101は、同期チャネル#xに対して送信しているデータを受信しているサブユニットが、中継ノード2102のMPEGデコード/デアスレイトサブユニットであることを認識するとともに、自らが従前同期チャネル#xに送信しているサブユニットが、映像送信サブユニット（サブユニットID=0）であることを、認識先既答バケットとして、中継ノード2102に通知する（ステップS2508、S2605）。

[0137] これにより、中継ノード2102は、同期チャネル#xにデータを転送しているサブユニットが、送信ノード2101の映像送信サブユニット（サブユニットID=0）であることを認識できる（ステップS2711）。

[0138] 同期チャネル#xにデータを転送しているサブユニットが、送信ノード2101の映像送信サブユニットであることを認識した中継ノード2102（のMPEGデコード/デアスレイトサブユニットの代理機能）は、続いて送信ノード2101の映像送信サブユニットに対して認識要求を行なう。この認識要求には、中継ノード、あるいは中継ノードのMPEGデコード/デアスレイトサブユニットの認識フローベクト（Bever）が共に転送される（ステップS2509、S2606、S2607、S2712）。この認識要求と認識フローベクトの交換は、第1の実施形態と同様に、送信ノ

32

ノード2101（の映像送信サブユニット）から中継ノード2102（のMPEGデコード/デアスレイトサブユニット）に向けても行われる（ステップS2510、S2608、S2713、S2714）。このように、第2の実施形態においても、認識・鍵交換はサブユニットに関する情報も交換するのは、同じ実施例上の理解でも、通信しているサブユニットが異なれば、異なる鍵の使用ができるようにするためである。

[0139] お互いに認識が完了した両ノードは、第1の実施形態と同様に認識・鍵交換手続きを行い（ステップS2511、S25112、S2609、S2715）、認識鍵Kauth1を共有する。この認識鍵を使って、送信ノード2101は、交換鍵やジョーパの転送を中継ノード2102に対して行ない（ステップS2512、S2610、S2716）、結局、中継ノード2102では、コンテンツ鍵K1の値を知ることができるようになる（ステップS2717）。

[0140] 以降、転送されてくるコンテンツ鍵K1で暗号化されたMPEG映像（同期チャネル#x経由）（ステップS2513、S2611、S2612）は、中継ノード2102にて復号化され（ステップS2514、S2718）、さらに無誤区間に別意されたコンテンツ鍵K2で再暗号化される（ステップS2515、S2616、S2719）、無誤区間上をQOOSが保証される形で、無線ノードP103に対して転送される（ステップS2517、S2720、S2803）。

この時点では、MPEG映像はISO伝送受信部2203、暗号復号化部2204、暗号化部2205、無線ISO伝送受信部2206というパスを通る。

[0141] 先に述べたように、このとき中継ノード2102が、無誤区間上に送信しているデータの区別ができるようにするために、ノードIDなる、中継ノード2102で一意な値を付与して送してもよい。ここでは、この一意な値を α とする。すなわち、 α の値のついたデータは、IEEE1394の同期チャネル#xから受信したデータ（をコンテンツ鍵K1で復号化し、コンテンツ鍵K2で再暗号化したもの）である。中継ノード2102は、 α のSIDを付けて無誤区間に送信しているデータは、自身の無誤区間の映像送信サブユニットの代理機能から送信しているデータであることを認識している。

[0142] これを受信した無線ノード2103の動作は、基本的に既に説明した、暗号化データを受信した中継ノード2102の動作と同様である。すなわち、データが暗号化されていることを認識するとともに、例えば受信データに含まれる「送信元アドレス」を参照して、このデータを転送しているのが中継ノード2102であることを認識し、中継ノード2102に対して、 α なる値を付与して、このデータを転送しているのは、中継ノード2102のどのサブユニットかを確かめるた

33

め、中継ノードに認識先の問合せを行なう（ステップS2518、S2804）。

[0143] この際、データが転送されているSIDの値（ α ）を記憶して、中継ノード2102が、データを転送しているサブユニットを特定できるようにしておくとともに、このデータを受信する受信側のサブユニット（本実施形態の場合、無線ノード2103のMPEGデコード/デアスレイトサブユニットのサブユニットID=0）も通知する。これは、中継ノード2102から見た認識先を通知する役割を持つ。

[0144] 認識先問合せを受信（ステップS2721）した中継ノード2102は、SID= α に対して送信しているデータを受信しているサブユニットが、無線ノード2103のMPEGデコード/デアスレイトサブユニット（サブユニットID=0）であることを認識するとともに、自らがSID= α を付与して送信しているサブユニットが、映像送信サブユニットであることを、認識先既答バケットとして、無線ノード2103に通知する（ステップS2519、S2722、S2805）。

[0145] これにより、無線ノード2103は、SID= α を付与してデータを転送しているサブユニットが、中継ノード2102の映像送信サブユニットであることを認識できる。

[0146] SID= α を付与してデータを転送しているサブユニットが、中継ノード2102の映像送信サブユニットであることを認識した無線ノード2103（のMPEGデコード/デアスレイトサブユニット）は、続いて送信ノード2102の映像送信サブユニットに対して認識要求を行なう（ステップS2520、S2723、S2724、S2806）。この認識要求には、無線ノード（または無線ノードのMPEGデコード/デアスレイトサブユニット）の認識フローベクト（Decor）が共に転送される。この認識要求と認識フローベクトの交換は、中継ノード2102（の映像送信サブユニット）から無線ノード2103（のMPEGデコード/デアスレイトサブユニット）に向けも行われる（ステップS2521、S2725、S2807）。

[0147] お互いに認識が完了した両ノードは、続いて認識・鍵交換手続きを行い（ステップS2522、S2523、S2726、S2808）、認識鍵Kauth2を共有する。この認識鍵を使って、中継ノード2102は、交換鍵やジョーパの転送を無線ノード2103に対して行ない（ステップS2524、S2727、S2809）、結局、無線ノード2103で、コンテンツ鍵K2の値を知ることができるようになる（ステップS2810）。

[0148] なお、これまでの説明では送信ノードと中継ノード間の認識・鍵交換と、中継ノードと無線ノード間の認識・鍵交換とは、順次行われる形で説明したが、

34

逆の順番でもよいし、両者を並行して行うことも可能である。

[0149] 以降、転送されてくるコンテンツ鍵K1で暗号化されたMPEG映像（ステップS2525）は、中継ノード2102にて復号化され（ステップS2526）、さらに無誤区間に別意されたコンテンツ鍵K2で再暗号化される（ステップS2527、S2528、S2728）、無誤区間上をQOOSが保証される形で、SID= α が付与された無線ノードP103の形で無線ノード2103に対して転送される（ステップS2529、S2729）。

[0150] 今回は、無線ノード2103は、先に入手した交換鍵、ジョーパの値を使って、コンテンツ鍵K2を計算できるので、これを転送することが可能であり（ステップS2530、S2811）、これをデアスレイト部2307にて再生する（ステップS2812）。

[0151] このように、IEEE1394/Vxと無線網の間で代理ノードが存在する中継ノードと送信ノード、および中継ノードと受信ノードが、それぞれ区間で、認識手続きや鍵交換手続きを行うことで、実際のMPEG映像等のコンテンツ保護の必要なデータの転送を、コピーが不可能なように経路の全てで暗号化されて行うことができ、安全なデータ転送が可能になっている。これによって、このような相互接続の環境においても、コピーロケーションを考慮したデータ転送が可能になる。

[0152] もちろん、中継ノード2102の「生のMPEGデータ」が渡れる部分、具体的には暗号復号化部2204と暗号化部2205との間には、データコピーを要する危険が考えられるため、この部分でデータコピーがなされないようにするための工夫（例えば、暗号復号化部と暗号化部を一体のLSIにするなど）がなされていると、この間でのフローをある程度なとしてデータを渡す（不正コピー）することが実質的に不可能になるため、このような対策を行っておくことが有益である。

[0153]（第3の実施形態）次に、第3の実施形態について説明する。

[0154] 第3の実施形態では、IEEE1394上において、HAVI規格（Specification of the Home Audio/Video Interoperability (HAVI) Architecture）等に代表される、AV/Cの上位レイヤに相当するAV機器制御ソフトウェアが稼働している場合における実施形態である。

[0155] 図40に、ある家庭のホームネットワークの全体構成の一例を示す。この全体構成は基本的に第1の実施形態と同様である。

[0156] 図41に、送信ノード4101の内蔵構造の一例を示す。これも第1の実施形態の場合とは同様

47

ードにてコンテントデータの暗号の復号化、および再暗号化を行なう必要が無いような方法の説明を行なう。すなわち、第2の実施形態では、到着したデータについて、中継ノードにてIEEE1394区間の暗号の復号化を行い、無線区間の暗号化を付加するといった手順を繰り返すが、これに対し、第6の実施形態では、IEEE1394バス側から到着した暗号化データをそのまま無線網上に転送するような方法である。

【0225】図77に、ある家庭のホームネットワークの全体構成の一例を示す。この全体構成は基本的に第2の実施形態と同様である。

【0226】図78に、送信ノード9101の内部構成の一例を示す。これも第2の実施形態と基本的には同様である。認証ソフトウェアが、ノードに一つ用意されている。

【0227】図79に、中継ノード9102の内部構成の一例を示す。認証ソフトウェアは、Certificate、Certificate、IEEE1394側にCertificate、無線側にCertificate) 用意されている。IEEE1394側のISO暗号送受信部9203と無線ISO暗号送受信部9206間で、(復号化/暗号化のフローを遂行)に直接暗号化されたストリームデータがやり取りされる点を除いて、第2の実施形態と同様である。

【0228】図80に、無線ノード9103の内部構成の一例を示す。これも第2の実施形態と基本的には同様である。認証ソフトウェアが、ノードに一つ用意されている。

【0229】これまでの実施形態と同様に、中継ノードでは、IEEE1394側には無線網上のサービス、無線側側にはIEEE1394上のサービスのそれぞれ代理サービス機能があるものとする。なお、ここでの詳細な説明は省略する。

【0230】次に、本実施形態の全体のシーケンス例を図81に示す。これまでの実施形態と同様に、例えば中継ノードが、送信ノードを提供しているサービス(映像送信サブユニット)を代理で無線側に広告しており、無線ノード(映像デコードサブユニット)が、中継ノードの代理機能に対してサービス(MPEG映像伝送要求)を要求、中継ノードが実際のサービスを提供している送信ノードの映像送信サブユニットに対して、実際の映像伝送要求を行う。実際の映像データは、暗号化された形でIEEE1394上は同期チャネル上に、無線網上には無線同期チャネル上に転送されるものとする。なお、詳細はこれまでの実施形態と同様であるので、ここでの詳細な説明は省略する。

【0231】また、送信ノード9101の動作手順例を図82に、中継ノード9102の動作手順例を図83、図84に、無線ノード9103の動作手順例を図85、図86に、それぞれ示す。

48

【0232】本実施形態では、IEEE1394上の著作権保護方式であるISC Digital Transaction Content Protection Specification)の認証・鍵交換方式に基本的に準ずる手順を踏むものとする。なお、本実施形態では、認証・鍵交換方式をノード単位で行う場合について説明する。(サブユニット単位で行う場合については、第7の実施形態で説明する)。

【0233】さて、送信ノード9101は、IEEE1394の同期チャネル上に、コンテント鍵Kで暗号化されたMPEG映像を転送する(ステップS8501、S8601、S8701)。これを受信した中継ノード9102は、このまま(受信したMPEG映像を、コンテント鍵Kで暗号化されたまま)無線側の無線同期チャネルに対して転送する(ステップS8509、S8701)。

【0234】同期チャネルを通過して受信したデータが暗号化されていると認識した中継ノード9102は、到着したデータのCIPヘッダの送信ノードIDフィールド(SIDフィールド)を参照する等して、送信ノード9101と認証・鍵交換すべきであると認識する(ステップS8801)。中継ノード9102の認証ソフトウェアが、無線側側にある認証要求パケットを送信ノード9101に対して転送する(ステップS8502、S8702)。

【0235】これを受信した送信ノード9101は、送信ノードの認証ソフトウェアが無線側側にある認証要求パケットを中継ノード9102に対して送信する(ステップS8503、S8602、S8603、S8703)。

【0236】次に、認証・鍵交換手続きを行って、送信ノード9101と中継ノード9102の間で、認証鍵Kauth1と秘密鍵を共有する(ステップS8504、S8605、S8604、S8704)。

【0237】IEEE1394著作権保護方式では、コンテント鍵Kは、交換鍵Kx、シーNC、暗号暗増値EMIの3つの要素の関数Jにて計算される。すなわち、K=J(Kx, NC, EMI)である。ここでEMIは転送される暗号化データには必ず付与される値である。よって、送信ノード9101は、受信側(中継ノード)に、本実施形態の場合は無線ノード)に対して、交換鍵KxとシーNCの値を通知する必要がある。

【0238】そこで、送信ノード9101は、中継ノード9102との間で共有した認証鍵Kauth1を使って、既知の関数Jを使って、f(Kx, Kauth1)の形で中継ノード9102に送信する(ステップS8506、S8605、S8708、S8709)。中継ノード9102は、この値から、Kxの値を算出することができる。同様に、シーNCの値も、送信ノード9101から中継ノード9102に転送される(ステップS850

49

507、S8606、S8710)。ここで、中継ノード9102は、暗号を復号するコンテント鍵Kを生成するのに必要なKx, NCの値をこの時点で認識したことになる。

【0239】さて、同様の手続きが中継ノード9102と無線ノード9103の間でも行われる(ステップS8510~S8613、S8705~S8707、S8802~S8804)。この手続きは、送信ノード9101と中継ノード9102との間の認証・鍵交換手続きと同様である。ここでの詳細な説明は省略する。ここで、無線側の無線同期チャネル上に転送される暗号化されたデータにも、送信ノードである中継ノード9102を識別できるようにアドレス情報が付与されている。

【0240】さて、中継ノード9102と無線ノード9101とで認証鍵Kauth2が共有できたものとすると、本実施形態では、中継ノード9102は、暗号化されたMPEG映像を暗号の復号化をすることなく、そのまま無線網(の無線同期チャネル)にブロードキャストを行ってしまふため、中継ノード9102は無線ノード9103に対して、IEEE1394区間と無線区間との鍵KxとシーNCの値を通知する必要がある(通知の知である。ただし、IEEE1394区間の暗号化が可能である。ただし、IEEE1394区間の無線区間とは、同じコンテント鍵保護ポリティーで暗号化されているものとする)。そこで、中継ノード9102は、S8506、S8507で受信したデータより算出したKx, NCのそれぞれの値を、無線ノード9103に対して送信する(ステップS8614、S8615、S8709、S8711、S8805~S8807)。具体的には、Kxの値は認証鍵Kauth2の値を使ってf(Kx, Kauth2)を計算して、無線ノード9103に送出し、NCの値はそのまま転送する。

【0241】無線ノード9103では、このようにして、中継ノードと同じ手順を使ってKx, NCの値を認識するため、同様の関数Jを使ってコンテント鍵Kの値を算出することができる(ステップS8616)。

【0242】よって、送信ノード9101から送られてくる、コンテント鍵Kで暗号化されたMPEG映像は、中継ノード9102で暗号の復号化がなされた後、そのままブロードキャストして無線ノード9103まで転送された場合(ステップS8508、S8617、S8607、S8712、S8809)でも、先にS8516で計算したコンテント鍵Kの値を使って、暗号の復号化ができる(ステップS8518、S8810)。その後、MPEG映像のデコード、ディスプレイ表示等が行われる。

【0243】なお、本実施形態では、無線網上では無線同期チャネルが定義されており、暗号化されたMPEG映像はこの無線同期チャネル上に転送されてくることとして

50

説明を行ってきたが、第2の実施形態のように、無線網上でのQOSデータ転送がイーサネットと同様の無線フレームを転送する場合にも、同様の方法(Kx, NCの値を無線ノードから無線ノードにブロードキャスト)が可能である。

【0244】逆に言うと、本実施形態のような方法によらず、中継ノード9102では暗号の復号化および再暗号化が不要になり、転送パケット転送も可能になることから、低コストな中継ノードの構築が可能となる。

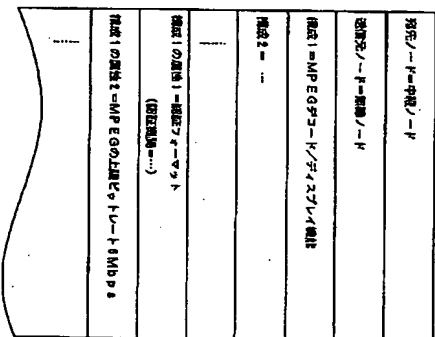
【0245】なお、この場合、IEEE1394側に送信ノード9102とは別のノード(別ノード)が存在しており、この別ノードは無線ノード9102を経て、無線ノード9103に別のコンテント鍵で暗号化されたデータ(厳密には同じEMI)を持ったデータを送信することはできない。コンテント鍵は、基本的にデータの送信ノード9101が決定する仕組みとなっていることから、別ノードが別のコンテント鍵を選択する可能性は十分にある。しかし、中継ノード9102と無線ノード9103との間で、既にコンテント鍵Kが一対一に定義されている。すなわち、中継ノード9102と無線ノード9103との間では、同じEMI値については、1つのコンテント鍵しか共有できない。よって、別ノード間で、高タクトのコンテント鍵しか使えないとされたため、別ノードからの(別のコンテント鍵で暗号化された)データを受信しても、これを中継ノード9102から無線ノード9103に転送する際に、別のコンテント鍵を生成できないため、これを復号化できないこととなる。

【0246】よって、中継ノード9102は、既に暗号化データを送信しているノード(本実施形態の場合、無線ノード9103)に対して、別のコンテント鍵を使う必要のある暗号化データの送信要求があった場合(例えば、IEEE1394の別ノードの代理サービスに対するサービス要求があった場合等)は、これを拒否することにより、未然に上記矛盾を回避することが可能となる。また、中継ノード9102は、既に無線ノード9103に対して暗号化データの送信を行っている場合には、該無線ノード9103に対しては、他のサービス(サブユニット)は見せない(代理サービス提供自体を中断する。あるいは暗号化ストリーム転送を行う代理サービスの提供を中断する。等)、というやり方でも、同様の効果がえられる。

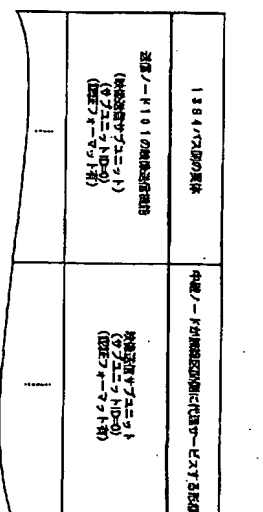
【0247】(第7の実施形態) 第6の実施形態では、認証・鍵交換の単位を送信ノードと中継ノードとの間、および中継ノードと無線ノードとの間でそれぞれ行ない、中継ノードにて暗号の復号化、および再暗号化を行なう必要が無いような方法であった。

【0248】これに対し、第7の実施形態では、中継ノードにて暗号の復号化、および再暗号化を行なう必要が無いのは同様であるが、無線網側の認証・鍵交換の世

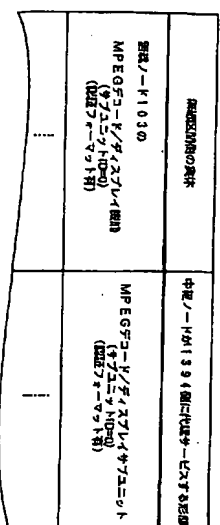
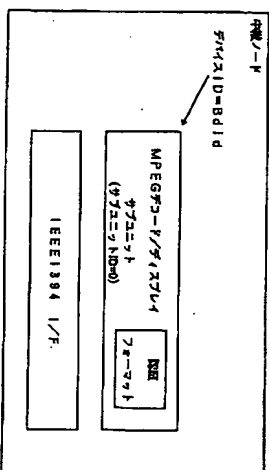
【圖 38】



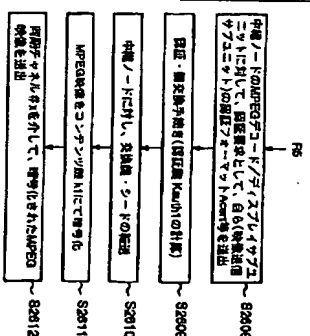
【618】



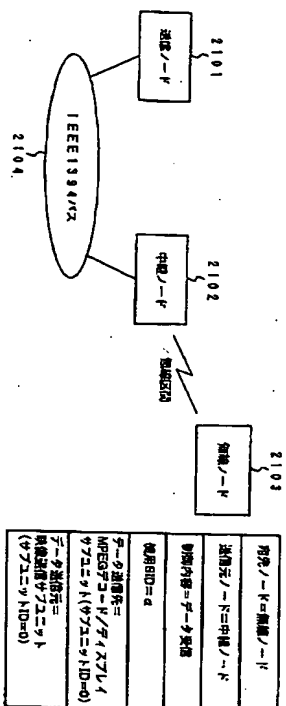
1



【例 27】



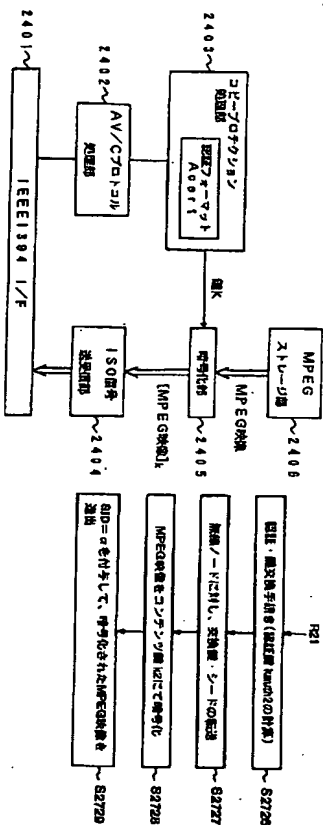
【図20】



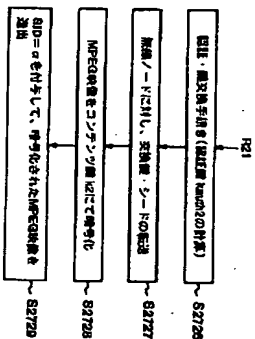
【図39】

符号／-F=標準／-F
送信元／-F=中継／-F
送信内容=データ送信
送信ID=a
データ送信元=
MPEG符号／-F/チノニリ
チノニリ(チノニリID=0)
データ送信元=
送信内容(チノニリID=0)

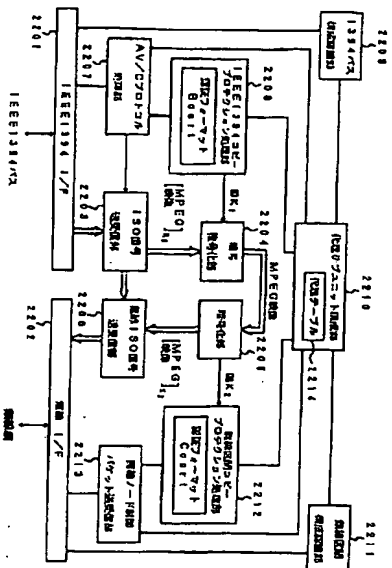
【図21】



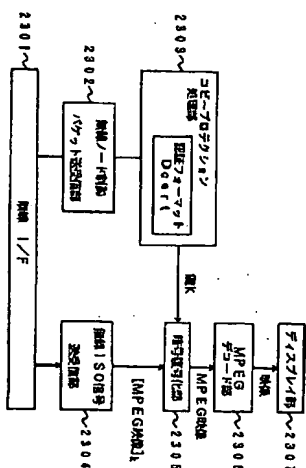
【図31】



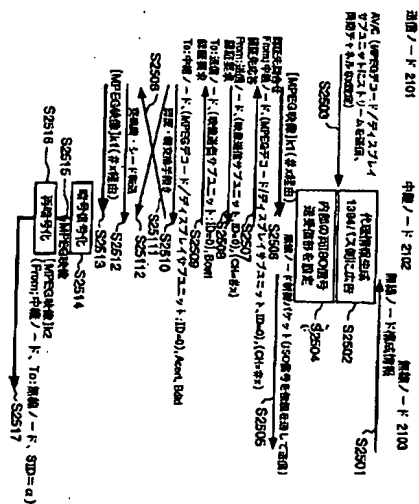
【図22】



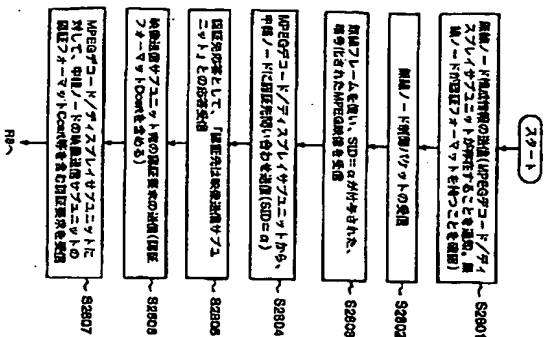
【図23】



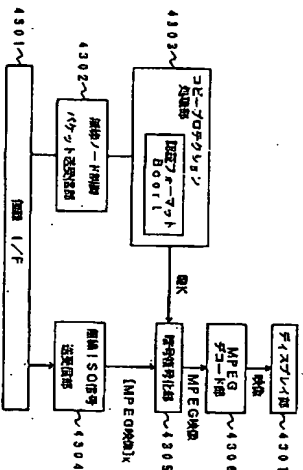
【図24】



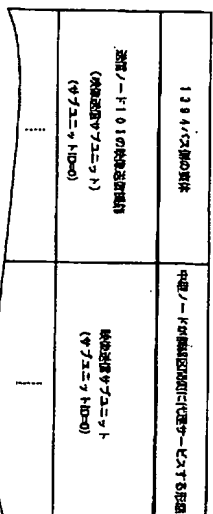
【図32】



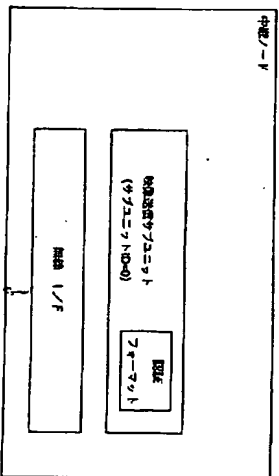
【図33】



【図35】



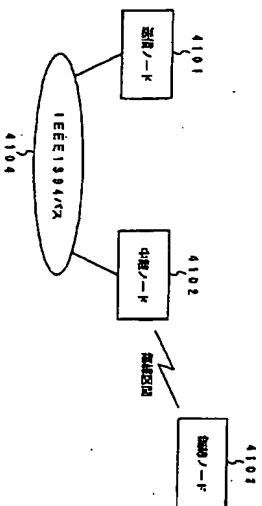
【図37】



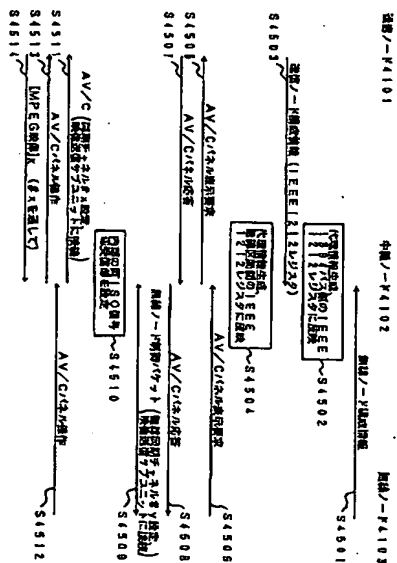
【図34】

図34の構成図の構成	中継／一時的に34図に代えて一時的に34図
MPEG-1/2フレーム構造の生成	MPEG-1/2フレーム構造の生成
(フレームID=0)	(フレームID=0)
...	...

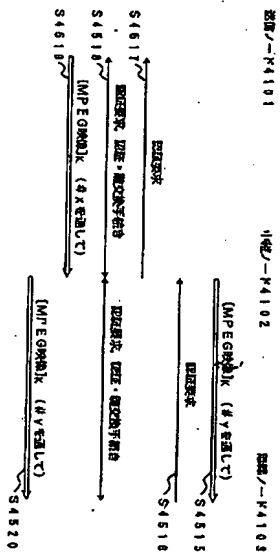
【図40】



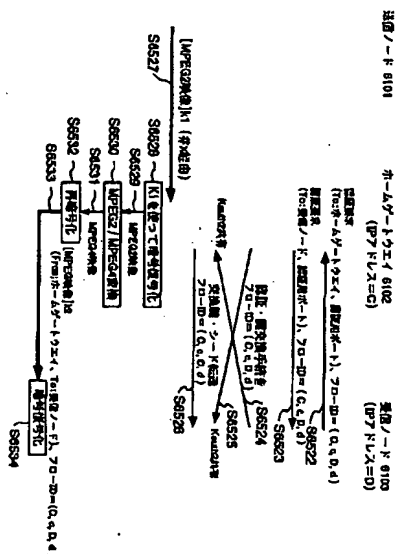
【図44】



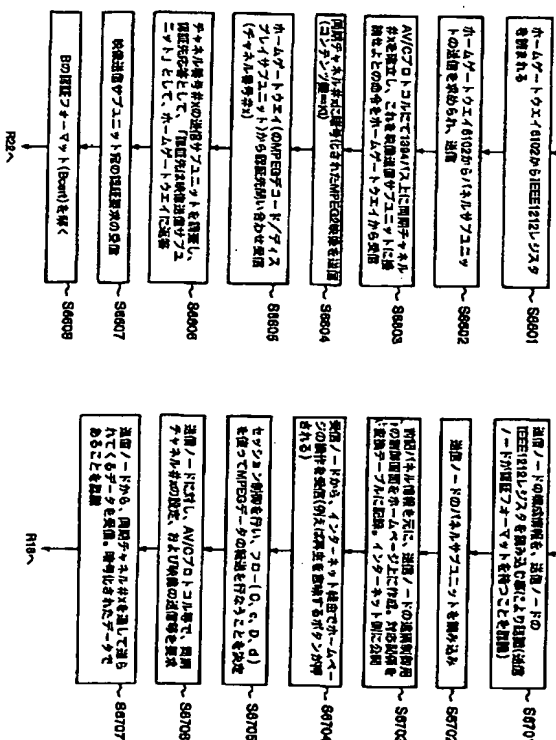
【図 4 5】



【図63】

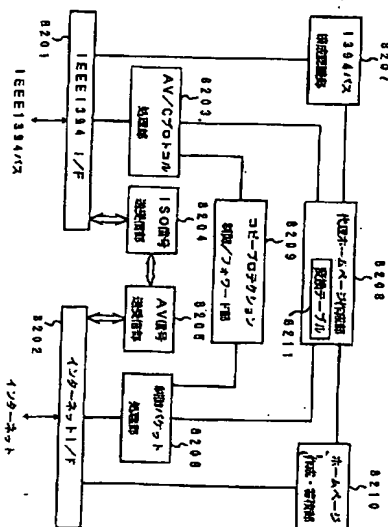
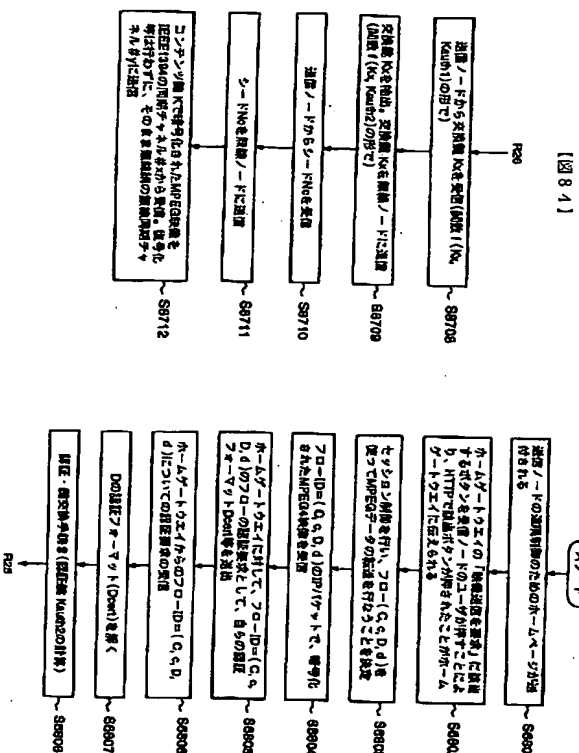


【图 6-1】



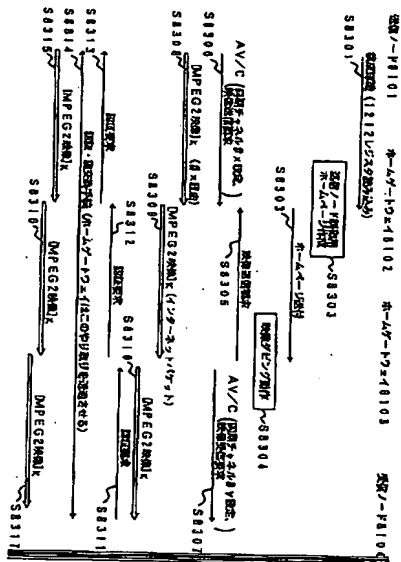
【図 6.6】

【图 7 8】

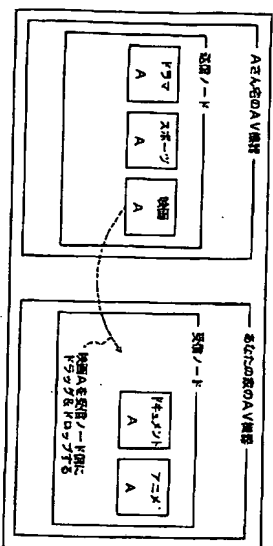


30 /

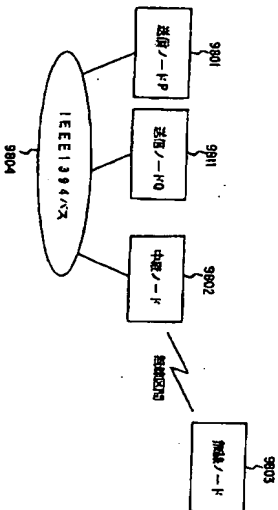
【図75】



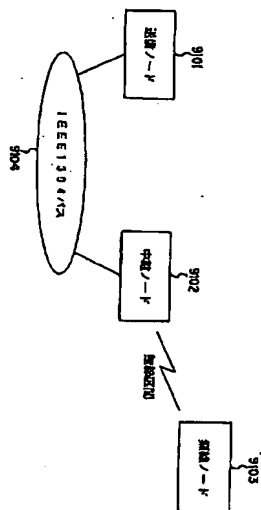
【図76】



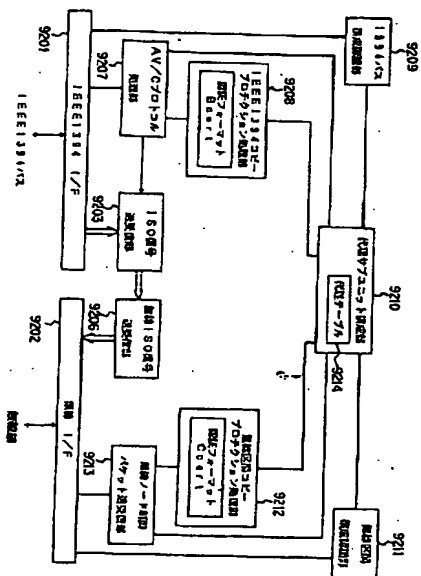
【図77】



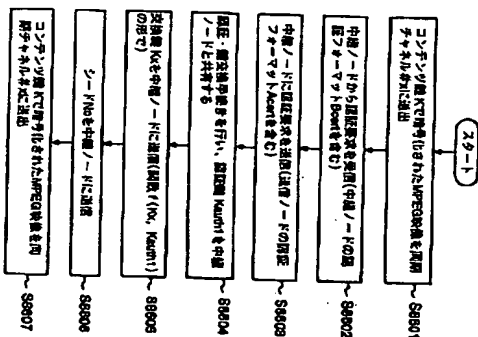
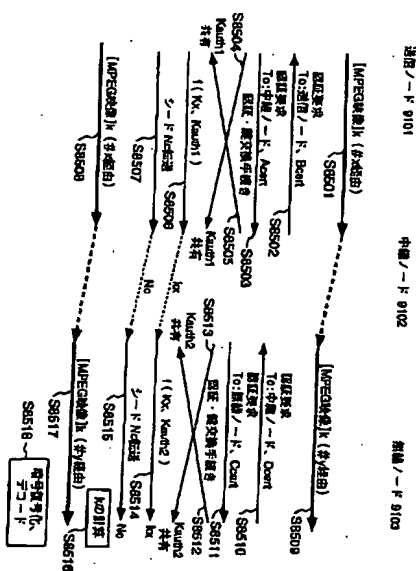
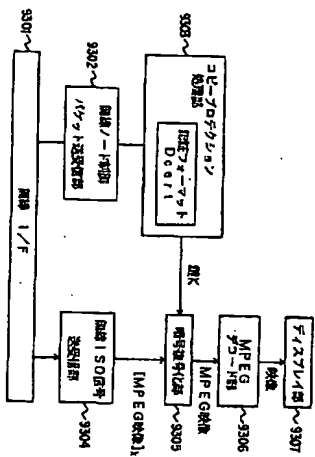
【図77】



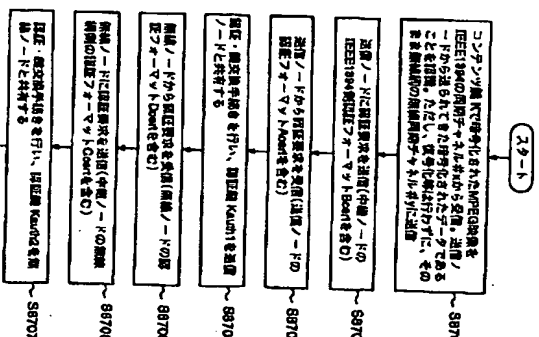
【図79】



【圖 82】



[85]



[85]

